

Rec'd PCT/PTO 02 FEB 2005

10/523025



PCT/FR 03 / 0 237 2

REC'D 31 OCT 2003

WIPO PCT

BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 01 AOUT 2003

Pour le Directeur général de l'Institut
national de la propriété Industrielle
Le Chef du Département des brevets

DOCUMENT DE PRIORITÉ

PRÉSENTÉ OU TRANSMIS
CONFORMÉMENT À LA
RÈGLE 17.1.a) OU b)

Martine PLANCHE

BEST AVAILABLE COPY

INSTITUT
NATIONAL DE
LA PROPRIÉTÉ
INDUSTRIELLE

SIÈGE
26 bis, rue de Saint Petersburg
75800 PARIS cedex 08
Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04
Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23
www.inpi.fr

BREVET D'INVENTION
CERTIFICAT D'UTILITÉ

N° 11354*01

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

6 bis, rue de Saint Pétersbourg
5800 Paris Cedex 08
téléphone : 01 53 04

1 42 94 86 54

Important ! Remplir impérativement la 2ème page.

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 540 W / 190600

REMISE DES PIÈCES DATE 2 AOÛT 2002 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0209856 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE PAR L'INPI - 2 AOÛT 2002 Vos références pour ce dossier (facultatif) IFB02 CMI MIG		1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE PONTET ALLANO & ASSOCIÉS SELARL 25, rue Jean Rostand PARC CLUB ORSAY UNIVERSITÉ F-91893 ORSAY CEDEX FRANCE	
Confirmation d'un dépôt par télécopie <input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie			
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
Demande de brevet initiale ou demande de certificat d'utilité initiale		N°	Date
		N°	Date
Transformation d'une demande de brevet européen		<input type="checkbox"/>	Date
Demande de brevet initiale		N°	Date
3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) Procédé de migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs, procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement mettant en œuvre ce procédé de migration, et système multi-ordinateurs ainsi équipé.			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation N° Date Pays ou organisation N° Date Pays ou organisation N° Date <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
5 DEMANDEUR		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
Nom ou dénomination sociale		CIMA TECHNOLOGY	
Prénoms			
Forme juridique		Société Anonyme	
N° SIREN			
Code APE-NAF			
Adresse	Rue	42, avenue du Général De Crouette	
	Code postal et ville	31100	TOULOUSE
Pays		FRANCE	
Nationalité		Française	
N° de téléphone (facultatif)			
N° de télécopie (facultatif)			
Adresse électronique (facultatif)			

reçue le 18/04/03



26 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08
Téléphone : 33 (1) 53 04 53 04 Télécopie : 33 (1) 42 94 86 54

BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



N° 11354*03

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE

page 1/2



Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 540 0 W / 21051

REMISE DES PIÈCES DATE 2 AOUT 2002 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0209856 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE PAR L'INPI		1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE PONTET ALLANO & ASSOCIES SELARL 25, rue Jean Rostand PARC CLUB ORSAY UNIVERSITE F-91893 ORSAY CEDEX FRANCE	
Vos références pour ce dossier (facultatif) IFB02 CMI MIG			
Confirmation d'un dépôt par télécopie		<input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie	
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
<i>Demande de brevet initiale</i> N° _____ Date _____			
<i>ou demande de certificat d'utilité initiale</i> N° _____ Date _____			
Transformation d'une demande de brevet européen <i>Demande de brevet initiale</i> N° _____ Date _____			
3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) Procédé de migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs, procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement mettant en oeuvre ce procédé de migration, et système multi-ordinateurs ainsi équipé.			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation _____ N° _____ Date _____ Pays ou organisation _____ N° _____ Date _____ Pays ou organisation _____ N° _____ <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
5 DEMANDEUR (Cochez l'une des 2 cases)		<input checked="" type="checkbox"/> Personne morale <input type="checkbox"/> Personne physique	
Nom ou dénomination sociale Prénoms		MEIOSYS	
Forme juridique		Société Anonyme	
N° SIREN		_____	
Code APE-NAF		_____	
Domicile ou siège	Rue	Centre Industriel d'Innovation de Basso Cambo 42, avenue du Général de Croutte	
	Code postal et ville	31 110 01 TOULOUSE	
	Pays	FRANCE	
Nationalité		Française	
N° de téléphone (facultatif)		N° de télécopie (facultatif)	
Adresse électronique (facultatif)		_____	
<input type="checkbox"/> S'il y a plus d'un demandeur, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»			

BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2



REMISE DES PIÈCES	INSTITUT NATIONAL DE LA PROPRIÉTÉ INDUSTRIELLE
DATE	2 AOÛT 2002
LIEU	75 INPI PARIS
N° D'ENREGISTREMENT	0209856
NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI	

DB 540 W / 190600

Vos références pour ce dossier : (facultatif)		IFB02 CMI MIG	
MANDATAIRE		Réservé à l'INPI	
Nom			
Prénom			
Cabinet ou Société		PONTET ALLANO & Associés	
N° de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel			
Adresse	Rue	25 rue Jean Rostand Parc Club Orsay Université	
	Code postal et ville	91893	ORSAY Cedex
N° de téléphone (facultatif)		01 69 33 21 21	
N° de télécopie (facultatif)		01 69 41 95 88	
Adresse électronique (facultatif)			
INVENTEUR(S)			
Les inventeurs sont les demandeurs		<input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur(s) séparée	
RAPPORT DE RECHERCHE		Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)	
Établissement immédiat ou établissement différé		<input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>	
Paiement échelonné de la redevance		Paiement en deux versements, uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Oui <input type="checkbox"/> Non	
RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES		Uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition) <input type="checkbox"/> Requête antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence) :	
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes			
SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)		VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI	
Sylvain ALLANO CPI 96 0303 		L. MARIELLO	

Réservé à l'INPI

REMISE DES PIÈCES

DATE 2 AOUT 2002

LIEU 75 INPI PARIS

N° D'ENREGISTREMENT 0209856

NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI

DB 540 W / 210502

6 MANDATAIRE (s'il y a lieu)		
Nom		
Prénom		
Cabinet ou Société		PONTET ALLANO & ASSOCIES SELARL
N° de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel		
Adresse	Rue	25, rue Jean Rostand PARC CLUB ORSAY UNIVERSITE
	Code postal et ville	91 18 19 13 ORSAY CEDEX
	Pays	FRANCE
N° de téléphone (facultatif)		01 69 33 21 21
N° de télécopie (facultatif)		01 69 41 95 88
Adresse électronique (facultatif)		
7 INVENTEUR (S)		Les inventeurs sont nécessairement des personnes physiques
Les demandeurs et les inventeurs sont les mêmes personnes		<input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non : Dans ce cas remplir le formulaire de Désignation d'inventeur(s)
8 RAPPORT DE RECHERCHE		Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)
Établissement immédiat ou établissement différé		<input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>
Paiement échelonné de la redevance (en deux versements)		Uniquement pour les personnes physiques effectuant elles-mêmes leur propre dépôt <input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non
9 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES		Uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition) <input type="checkbox"/> Obtenue antérieurement à ce dépôt pour cette invention (joindre une copie de la décision d'admission à l'assistance gratuite ou indiquer sa référence) : AG <input type="text"/>
10 SÉQUENCES DE NUCLEOTIDES ET/OU D'ACIDES AMINÉS		<input type="checkbox"/> Cochez la case si la description contient une liste de séquences
Le support électronique de données est joint		<input type="checkbox"/>
La déclaration de conformité de la liste de séquences sur support papier avec le support électronique de données est jointe		<input type="checkbox"/>
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes		
11 SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire) Sylvain ALLANO CPI 96 03 03		VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI

«Procédé de migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs, procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement mettant en œuvre ce procédé de migration, et système multi-ordinateurs ainsi équipé»

La présente invention concerne un procédé pour réaliser la migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs. Elle vise également un procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement d'une application logicielle dans une architecture multi-ordinateurs (cluster), mettant en œuvre ce procédé de migration, ainsi qu'un système multi-ordinateurs implémentant ce procédé de continuité de fonctionnement.

Le domaine de l'invention est celui des clusters d'ordinateurs formés de plusieurs ordinateurs collaborant entre eux. Ces clusters sont par exemple utilisés pour exécuter des applications logicielles. Ainsi, à un instant donné, une application est exécutée sur l'un des ordinateurs du cluster, appelé nœud primaire ou opérationnel (OP), tandis que les autres ordinateurs du cluster sont appelés nœuds secondaires ou « stand-by » (SB), dans un contexte d'architecture redondante.

Or, l'exploitation de tels clusters montre que se posent des problèmes de fiabilité qui peuvent être dus à des défaillances du matériel ou du système d'exploitation, à des erreurs humaines, ou à la défaillance des applications elles-mêmes.

Pour résoudre ces problèmes de fiabilité, il existe actuellement des mécanismes, dits de haute disponibilité, qui sont mis en œuvre sur la plupart des clusters actuels et qui sont basés sur un redémarrage automatique à froid de

l'application sur un nœud de secours parmi l'un des nœuds secondaires du cluster.

Or ces mécanismes basés sur un redémarrage automatique ne permettent pas d'assurer une continuité totale du service
5 fourni par l'application en cours d'exécution au moment de la défaillance.

Se pose en particulier le problème complexe de la migration des connexions de réseau qui doit être résolu au moment du basculement de service entre deux ordinateurs d'un
10 cluster.

Un premier objectif de la présente invention est d'apporter une solution à ce problème en proposant un procédé pour réaliser une migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs (cluster), depuis un premier
15 nœud, appelé nœud primaire, comprenant un premier ordinateur dudit cluster sur lequel une application logicielle initiale est exécutée, vers au moins un nœud secondaire comprenant un autre ordinateur dudit cluster.

Ce premier objectif est atteint avec un tel procédé de
20 migration mettant en œuvre une adresse réseau virtuelle qui est portée par le premier ordinateur et qui est transférée sur l'autre ordinateur, ladite adresse réseau virtuelle étant prévue comme lien de dialogue entre le cluster et des ordinateurs clients connectés audit cluster et concernés par
25 l'application logicielle.

Dans un mode de réalisation avantageux, Les messages en provenance d'un client sont capturés avant la prise en compte par la couche réseau du cluster. En particulier, lorsque ce procédé de migration est mis en œuvre dans le contexte d'un
30 protocole TCP/IP, la capture des messages est effectuée au niveau des tables « IP ».

La migration de connexions peut être aussi appliquée, au delà de la tolérance aux pannes, à la mobilité des réseaux:

re-connexion d'un ordinateur portable ou autre appareil communiquant mobile d'un réseau physique à un autre, sans perte des connexions et contextes applicatifs, alors que les solutions existantes mettent en oeuvre un serveur intermédiaire non nécessaire avec le procédé de migrations selon l'invention.

Par rapport aux travaux de recherche antérieurs sur la migration des connexions, le procédé décrit selon l'invention présente les avantages suivants :

- 10 - il ne nécessite pas de modification du protocole de transport TCP, malgré les limitations que présente celui-ci,
- par voie de conséquence, les machines distantes ne sont impactées en aucune manière lors de la mise en oeuvre du procédé,
- 15 - l'implémentation de la migration de connexions ne nécessite pas de modification du système d'exploitation, mais simplement le chargement d'un module noyau dynamique indépendant.

20 Les protocoles de transport basés sur la couche « socket IP-UDP » sont aussi automatiquement pris en compte, quelles que soient leurs caractéristiques (exemple: protocoles de streaming audio ou video).

Il est important de noter que le procédé de migration de connexions selon l'invention peut prendre en compte une pluralité de nœuds secondaires ou « stand-by », procurant ainsi un effet multi-échelle (« scalabilité »).

Le procédé de migration selon l'invention peut être avantageusement mais non limitativement mis en oeuvre pour la migration de connexions qui sont associés à une application logicielle destinée à être répliquée sur un autre ordinateur

de façon à permettre un basculement de service de l'application initiale vers sa réplique.

Le procédé de migration de connexions selon l'invention peut aussi être mis en œuvre de façon complètement autonome, indépendamment de situations de basculement d'une machine à une autre ou de réplication d'applications logicielles.

On peut ainsi prévoir d'appliquer le procédé de migration selon l'invention pour une optimisation automatique de ressources informatiques par partage de charge par répartition dynamique de processus. Ce procédé de migration peut aussi être appliqué pour une maintenance non interruptive par relocation à la demande de processus au travers d'un réseau de ressources informatiques, ou pour une préservation de contexte applicatif dans des applications mobiles.

Un autre but de la présente invention est de proposer un procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement d'une application logicielle dans une architecture multi-ordinateurs (cluster), cette application étant exécutée à un instant donné sur l'un des ordinateurs du cluster, appelé nœud principal, les autres ordinateurs dudit cluster étant appelés nœuds secondaires, ce procédé mettant en œuvre le procédé de migration de connexions selon l'invention.

Cet autre objectif est atteint avec un procédé comprenant les étapes suivantes :

- maintien au fil de l'eau d'au moins un clone de l'application sur au moins un des nœuds secondaires,
- en cas de détection d'une défaillance ou d'un événement affectant ledit nœud principal, basculement de service vers l'un au moins desdits clones, et
- migration de connexions réseau.

Ainsi, avec le procédé de migration selon l'invention, il est désormais possible, grâce à la migration des

connexions réseau, de rendre les basculements de service vers des clones, transparents pour le monde extérieur communiquant avec l'application.

5 Par ailleurs, le mécanisme de migration de connexions mis en œuvre dans le procédé de migration selon l'invention n'implique pas une modification du code source de l'application et est donc non intrusif dans l'application, à la différence des procédés de migration de l'art antérieur.

10 Les clones mis en œuvre dans le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention sont dits « chauds », c'est-à-dire qu'ils sont la réplique exacte de l'application et de tout son contexte opératoire. Ils sont mis à jour régulièrement (périodiquement ou sur événements caractéristiques). Ces clones contiennent toutes les
15 ressources et informations requises par l'application pour fournir son service.

Le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention permet en outre de superviser l'état de toutes les ressources nécessaires au bon fonctionnement de
20 l'application. Quand la dégradation rédhibitoire de l'une d'entre elles est détectée, le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention prévoit une élection d'un clone comme nouveau primaire et lui ordonne de prendre la main.

25 Cette élection est appelée basculement et est transparente pour le reste du monde qui communique avec l'application : bien que le nœud primaire soit mis hors service, le service fourni par l'application n'est pas interrompu car il est repris avec tout son contexte par le
30 clone élu.

On peut ainsi garantir que tout message transmis par le reste du monde à l'application sera traité, soit par le primaire (pré-basculement), soit par le clone (post-

basculement). Pour ce faire, le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention peut en outre comporter un enregistrement sur chaque clone (en plus du mécanisme de clonage périodique), de tous les messages reçus par le
5 primaire depuis la dernière mise à jour des clones. Ces messages seront réinjectés dans le clone élu nouveau primaire en cas de basculement.

La réplication holistique, pour être complète, inclut la réplication de ressources « noyau », comme par exemple l'état
10 des piles protocolaires mis en œuvre pour gérer la connectivité de l'application à protéger avec le monde extérieur (ses « clients »).

Un avantage important procuré par le procédé de migration selon l'invention est de rendre transparent pour
15 les clients de l'application le basculement du service applicatif du primaire vers un secondaire. Techniquement, cela veut dire que les connexions établies par les clients avec l'application lors de son fonctionnement sur le primaire, doivent être transmises (migrées) vers les clones
20 et ne doivent pas être rompues lors d'un basculement. Cette exigence est non triviale car pour les applications concernées par le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention, le monde extérieur (les clients) communique avec l'application essentiellement via des
25 connexions TCP/IP, un protocole point à point « attaché » aux machines physiques sur lesquels résident applications et clients.

Le procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention résout ce problème en implémentant un mécanisme
30 de réplication de l'état de la pile protocolaire ainsi que d'un système d'enregistrement / re-jeu qui permet, suite à un basculement, de réinjecter les messages reçus par le nœud

primaire avant le basculement mais pas encore pris en compte par le clone.

L'état de la pile, dans le noyau du système d'exploitation, est périodiquement introspecté (analysé et
5 capturé) sur la machine primaire, cet état étant transféré avec le point de reprise (checkpoint) holistique et restauré sur les nœuds secondaires.

En parallèle, tous les messages reçus par le nœud maître sont interceptés au plus bas niveau (avant d'être livrés à
10 l'application sur le nœud primaire) et transférés pour être enregistrés sur les nœuds secondaires. Sur les nœuds secondaires, ces messages sont sauvegardés depuis le dernier point de reprise reçu.

En cas de basculement, le nœud secondaire élu prend la
15 main en faisant tourner l'application à partir de son dernier point de reprise (ce point de reprise est légèrement dans le passé par rapport à l'application lors du basculement, puisque reçu périodiquement par les nœuds secondaires).

Pour ramener ce clone dans l'état présent, c'est à dire
20 dans l'état de l'application au moment du basculement, les messages enregistrés sont réinjectés. En les rejouant, le clone nouveau primaire atteint alors l'état de l'application au moment du basculement. Ce re-jeu, dans certains cas, peut se faire de façon accélérée (compression du temps,
25 élimination des « blancs »). Pendant ce re-jeu, les communications avec le monde extérieur sont fermées. Si de nouveaux messages sont reçus des clients pendant le re-jeu, ils sont refusés, mais sans déconnexion. Ce refus sera géré par le protocole (contrôle de flux) et sera vu par les
30 clients comme un ralentissement du réseau ou du service.

Il faut noter que le re-jeu nécessite l'adjonction spécifique d'un canal d'injection de messages dans la file de réception du driver de l'interface réseau indépendamment du

niveau physique, le système d'émission de trames ne permettant pas le rebouclage (entrées-sorties half duplex) sur les interfaces physiques.

5 A l'issue du re-jeu, le clone est dans l'état exact de l'application avant le basculement et reprend la main en ré-ouvrant les communications avec le monde extérieur.

10 Il est à noter que dans certaines configurations et selon le but recherché, il est possible de mettre en œuvre la politique de basculement à chaud sur un clone, sans mettre en œuvre le re-jeu. Les impacts d'un tel scénario de reprise sont :

- la rupture des connexions en cours, donc, pour les clients connectés sur des sessions actives, niveau de protection inférieur à celui proposé par le re-jeu,
- 15 - la reprise à chaud (contexte applicatif préservé) immédiate (pas de temps de re-jeu pendant lequel les nouveaux messages sont temporisés), donc, ré-établissement plus rapide du service nominal avec acceptation plus rapide de nouveaux clients.

20 L'implémentation de l'une ou l'autre des ces politiques de reprise est un paramètre adaptable.

Il est à noter que pour la mise en œuvre du procédé de migration selon l'invention, on peut avantageusement utiliser des techniques d'ingénierie logicielle non intrusive
25 dynamique, qui ont fait l'objet d'une demande de brevet publiée le 2 août 2002 sous le numéro FR2820221. Ces techniques d'ingénierie logicielle permettent de manipuler des applications dans leur représentation binaire (exécutable), de façon à rendre le procédé de réalisation de
30 continuité de fonctionnement selon l'invention transparent pour l'application et donc générique.

Suivant un autre aspect de l'invention, il est proposé un système multi-ordinateurs prévu pour exécuter sur au moins

desdits ordinateurs au moins une application logicielle, implémentant le procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement selon l'invention.

D'autres avantages et caractéristiques de l'invention apparaîtront à l'examen de la description détaillée d'un mode de mise en œuvre nullement limitatif, et des dessins annexés sur lesquels :

- la figure 1 illustre schématiquement un exemple de mise en œuvre du procédé de migration selon l'invention au sein d'un procédé de continuité de fonctionnement;

- la figure 2 illustre schématiquement un mécanisme de point de reprise (checkpointing) mis en œuvre dans un procédé de continuité de fonctionnement selon l'invention ; et

- la figure 3 illustre schématiquement des fonctions de supervision et de surveillance assurées sur les nœuds d'un système multi-ordinateurs (cluster) selon l'invention.

On va maintenant décrire, en référence aux figures précitées le fonctionnement du mécanisme de migration des connexions réseau mis en œuvre dans le procédé de migration selon l'invention.

La migration des connexions s'appuie sur l'utilisation d'une adresse réseau virtuelle dite adresse virtuelle du cluster. Cette adresse est portée par la machine qui détient l'application opérationnelle. Elle est transférée vers une machine SB lors du basculement (switch). Les clients doivent s'adresser à l'application clusterisée en dialoguant sur cette adresse virtuelle.

La capture des messages se fait avant la prise en compte par la couche réseau. Sur TCP/IP, cette capture est faite au niveau des "IP Tables" se qui assure la portabilité.

Les messages reçus sur l'adresse IP virtuelle assignée au cluster sont émis vers le ou les machines SB sur un canal de type multicast (diffusion simultanée en direction de plusieurs destinataires) fiable qui s'assure de la transmission des paquets. Lorsque le message est reçu sur toutes les machines SB, celui ci est transmis à la couche réseau du nœud opérationnel OP. Sinon le message est supprimé (la couche transport du distant assurant la retransmission).

Ce mécanisme permet de garantir qu'un message peut être rejoué sur une machine SB lorsqu'il est pris en compte sur le nœud opérationnel OP. Le filtrage "IP Tables" permet de ne s'intéresser qu'au message concernant l'adresse virtuelle du cluster.

Lors d'une copie (dump), une marque de copie (dump) est émise vers les machines SB afin de dater la copie dans le journal (log). Ainsi on sait à partir de quel paquet il faut commencer le re-jeu lors d'un basculement (switch).

Le module "IP tables" est un module noyau indépendant de la couche TCP/IP qui est chargé dynamiquement. Aucune modification de la pile TCP/IP n'est requise ni sur le cluster ni sur les machines distantes.

Les appels systèmes génériques *getsockopt* et *setsockopt* sont étendus, via un pilote (driver), pour capturer/modifier les paramètres socket suivants:

- ports local & distant
- numéro de référence local & distant
- numéro du prochain paquet à émettre & attendu
- horloge (« timer ») d'émission & de réception
- taille de fenêtre (« window size »)
- etc.

La sauvegarde de l'état de la « socket » prend également en compte la liste des paquets en attente d'émission (send

queue), ceux qui sont en transit (émis mais non acquittés), et les paquets reçus mais pas encore lus par l'application (file de réception : « receive queue »).

La sauvegarde est faite dans le contexte du processus au moment du dump, après l'émission de la marque de log. Ce mécanisme assure que tous les paquets seront rejoués. Si un paquet est reçu entre l'émission de la marque de log et la capture de l'état de la « socket », celui-ci est automatiquement ignoré par la couche transport lors du basculement (switch). Ce traitement est un fondement de la couche transport.

L'extension des appels système *getsockopt* et *setsockopt* est faite par un module noyau chargé dynamiquement qui ne requiert aucune modification du code source du noyau.

Le procédé de migration de connexions selon l'invention peut être directement intégré au sein d'un procédé de continuité de fonctionnement pour un cluster de machines, en référence à la figure 1. Un tel système met en œuvre une supervision et une détection de défaillance, un mécanisme de migration de process incluant un mécanisme de point de reprise (checkpoint), un mécanisme de migration de connexions selon l'invention, et un gestionnaire de ressources système. Ce procédé de continuité de fonctionnement inclut aussi une fonction d'introspection de ressources, un mécanisme de répllication du système de fichiers, un mécanisme d'édition et de mise à jour d'un journal des événements, et un mécanisme de re-jeu.

On va maintenant décrire le mécanisme de commutation mis en œuvre dans une migration des connexions réseau au sein du procédé de migration selon l'invention.

Lorsqu'une machine SB devient un nœud opérationnel OP, l'adresse IP virtuelle est créé sur le nouveau nœud opérationnel OP mais les règles de filtrage interdisent toute

arrivée de message de l'extérieur pendant la phase de jeu. Une fois le jeu terminé, les règles de filtrage sont modifiées afin de dispatcher les messages sur les machines SB.

5 Si des messages sont émis par le site distant, ils seront détruits à l'arrivée dans la machine nouvellement OP, et seront retransmis par la couche distante sur « timeout » (hors temps). Ce mécanisme est un des fondements de la couche transport.

10 La recreation des « sockets » (couche de communication) se fait en 2 phases:

- avant re-jeu vers un « loopback » (dispositif de stockage virtuel),
- après re-jeu en les reconnectant vers l'extérieur.

15 Avant le re-jeu, les « sockets » sont connectés à un « loopback » qui permet la réinjection des paquets enregistrés depuis la dernière restauration.

Les paramètres de la « socket » sauvegardés lors de la précédente copie « dump » sont remis en place via l'appel
20 étendu *setsockopt*.

Les paquets enregistrés depuis la dernière restauration sont émis vers la couche transport comme s'il avait été reçus directement d'un équipement distant (clients). Les messages transmis par la couche transport sont automatiquement
25 détruits afin de ne pas perturber le distant.

A la fin du re-jeu, l'état de la « socket » correspond à celui sur le nœud opérationnel OP avant le basculement (switch). Il est alors possible de reprendre le dialogue avec le distant. Cette reprise se fait en modifiant les paramètres
30 « sockets » concernant l'adresse du distant, et en modifiant les règles de filtrage pour autoriser l'entrée et la sortie

de message sur l'adresse virtuelle du cluster. Le dialogue reprend alors normalement.

Le procédé de migration de connexions selon l'invention peut être mis en œuvre dans le cadre d'une interaction entre
5 un serveur opérationnel et un serveur miroir tel qu'illustré par la figure 2, dans lequel un mécanisme de point de reprise (checkpoint) est activé, avec génération de copies périodiques incrémentales.

Pour la mise en œuvre d'un procédé de continuité de
10 fonctionnement selon l'invention, entre un nœud opérationnel d'un cluster et un ou plusieurs nœuds secondaires de ce cluster, une base MIB (Management Information Base) est accédée par des pilotes d'introspection et de surveillance et par des commandes du cluster, en référence à la figure 3.

15 Cette base MIB intervient dans la gestion du cluster sur le nœud opérationnel et sur des nœuds de « back-up » pour les fonctions de restauration et de point de reprise, de décision de basculement et d'organisation de ce basculement. Un gestionnaire de supervision alimenté par la base MIN assure
20 des fonctions de contrôle et de MIB synthétique, en relation avec une interface utilisateur graphique GUI.

Bien sûr, l'invention n'est pas limitée aux exemples qui viennent d'être décrits et de nombreux aménagements peuvent être apportés à ces exemples sans sortir du cadre de
25 l'invention.

REVENDEICATIONS

1. Procédé pour réaliser une migration de connexions dans une
 5 architecture multi-ordinateurs (cluster), depuis un premier
 nœud, appelé nœud primaire, comprenant un premier ordinateur
 dudit cluster sur lequel une application logicielle initiale
 est exécutée, vers au moins un nœud secondaire comprenant un
 10 autre ordinateur dudit cluster, caractérisé en ce qu'il met
 en œuvre une adresse réseau virtuelle qui est portée par
 ledit premier ordinateur et qui est transférée sur ledit
 autre ordinateur, ladite adresse réseau virtuelle étant
 prévue comme lien de dialogue entre le cluster et des
 ordinateurs clients connectés audit cluster et concernés par
 15 l'application logicielle.

2. Procédé de migration selon la revendication 1, dans lequel
 les connexions sont associés à une application logicielle
 destinée à être répliquée sur au moins un autre ordinateur de
 20 façon à permettre un basculement de service de l'application
 initiale vers sa réplique.

3. Procédé de migration selon l'une des revendications 1 ou
 2, caractérisé en ce que les messages en provenance d'un
 25 client sont capturés avant la prise en compte par la couche
 réseau du cluster.

4. Procédé de migration selon la revendication 3, mis en
 œuvre dans le contexte d'un protocole TCP/IP, caractérisé en
 30 ce que la capture des messages est effectuée au niveau des
 tables « IP ».

5. Procédé de migration selon l'une des revendications précédentes, caractérisé en ce que les messages reçues sur l'adresse réseau virtuelle sont émis vers le ou les ordinateurs secondaires sur un canal de type multicast.

5

6. Procédé de migration selon les revendications 4 et 5, caractérisé en ce qu'il comprend une capture et une modification des paramètres « socket », via des appels systèmes génériques étendus.

10

7. Procédé de migration selon la revendication 6, caractérisé en ce que les paramètres « socket » capturés et modifiés incluent au moins l'un des paramètres suivants :

- ports local et distant
- numéro de référence local et distant
- numéro du prochain paquet à émettre et attendu
- horloge « timer » d'émission et de réception
- taille de fenêtre.

15

8. Procédé de migration selon la revendication 7, caractérisé en ce qu'il comprend en outre une sauvegarde de la liste des paquets en attente d'émission, des paquets qui sont en transit et des paquets reçus mais non encore lus par l'application.

20

25

9. Procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement d'une application logicielle dans une architecture multi-ordinateurs (cluster), cette application étant exécutée à un instant donné sur l'un des ordinateurs du cluster, appelé nœud principal, les autres ordinateurs dudit cluster étant appelés nœuds secondaires, ce procédé mettant en œuvre le

30

procédé de migration selon l'une quelconque des revendications précédentes,

caractérisé en ce qu'il comprend les étapes suivantes :

- maintien au fil de l'eau d'au moins un clone de l'application sur au moins un des nœuds secondaires,
- en cas de détection d'une défaillance ou d'un événement affectant ledit nœud principal, basculement de service vers l'un au moins desdits clones, et
- migration de connexions réseau.

10

10. Procédé de continuité de fonctionnement selon la revendication 9, caractérisé en ce qu'il comprend en outre une mise à jour des clones de l'application.

15 11. Procédé de continuité de fonctionnement selon la revendication 10, caractérisé en ce que la mise à jour des clones de l'application est périodique.

20 12. Procédé de continuité de fonctionnement selon l'une des revendications 12 ou 11, caractérisé en ce que la mise à jour des clones de l'application est déclenchée sur un ou plusieurs événements caractéristiques.

25 13. Procédé de continuité de fonctionnement selon l'une des revendications 9 à 12, caractérisé en ce qu'il comprend en outre une supervision de l'état de ressources nécessairement au fonctionnement de l'application.

30 14. Procédé de continuité de fonctionnement selon l'une des revendications 9 à 13, caractérisé en ce qu'il comprend en outre, à la suite d'une détection d'une défaillance ou d'un événement affectant le nœud principal, une étape pour élire, parmi des clones installés sur des nœuds secondaires, un

clone pour être substitué à l'application initiale, le nœud sur lequel ledit clone élu est installé devenant le nouveau nœud principal.

- 5 15. Procédé de continuité de fonctionnement selon l'une des revendications 9 à 14, caractérisé en ce qu'il comprend en outre un enregistrement sur chaque clone de messages reçus par le nœud primaire, ces messages étant réinjectés dans le clone élu nouveau primaire en cas de basculement.

10

16. Système multi-ordinateurs prévu pour exécuter sur au moins desdits ordinateurs au moins une application logicielle, implémentant le procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement selon l'une quelconque des
15 revendications 9 à 15.

17. Application du procédé de migration de connexions selon l'une quelconque des revendications 1 à 8, pour une optimisation automatique de ressources informatiques par
20 partage de charge par répartition dynamique de processus.

18. Application du procédé de migration de connexions selon l'une quelconque des revendications 1 à 8, pour une maintenance non interruptive par relocation à la demande de
25 processus au travers d'un réseau de ressources informatiques.

19. Application du procédé de migration de connexions selon l'une quelconque des revendications 1 à 8, pour une préservation de contexte applicatif dans des applications
30 mobiles.

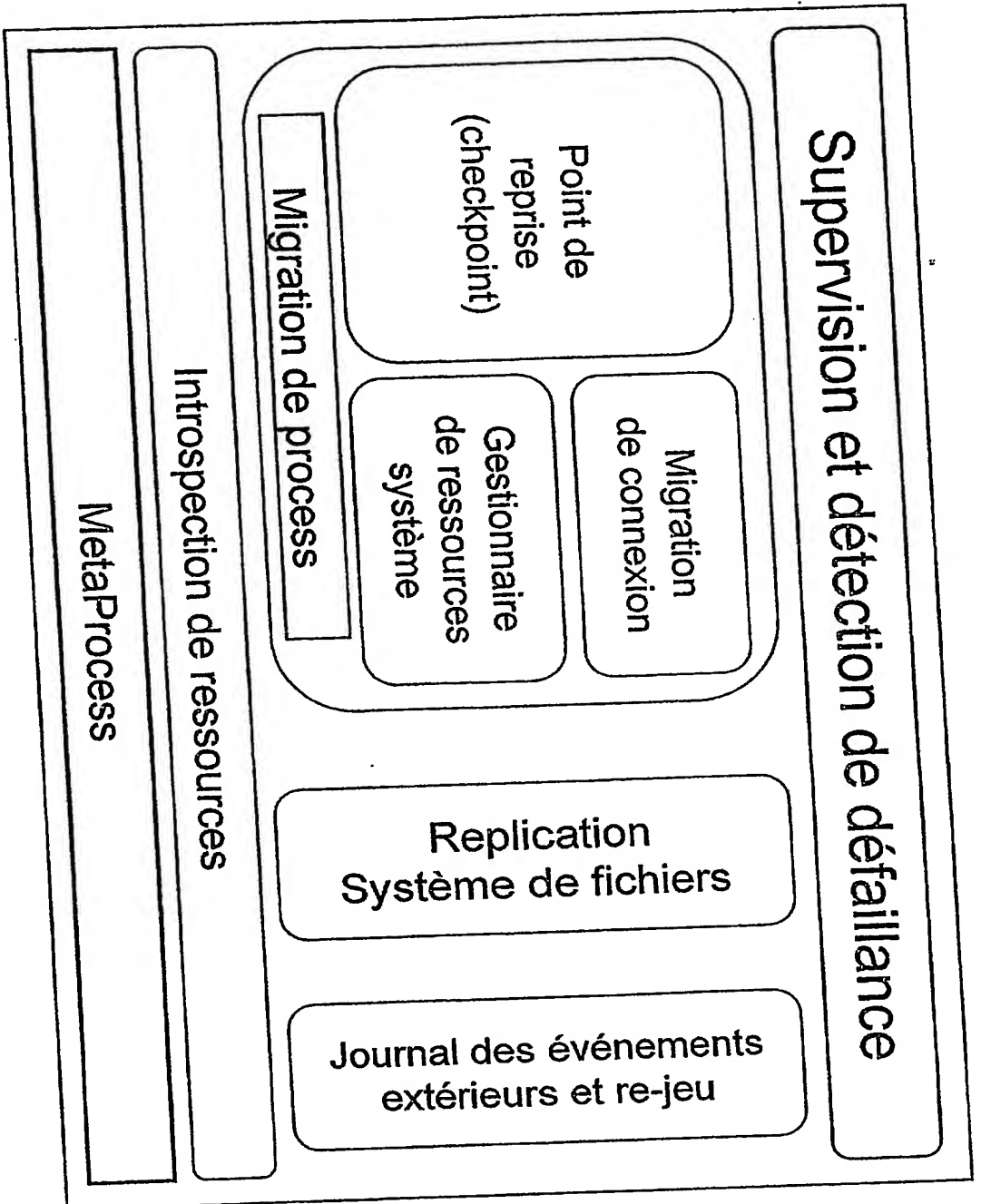


FIG.1

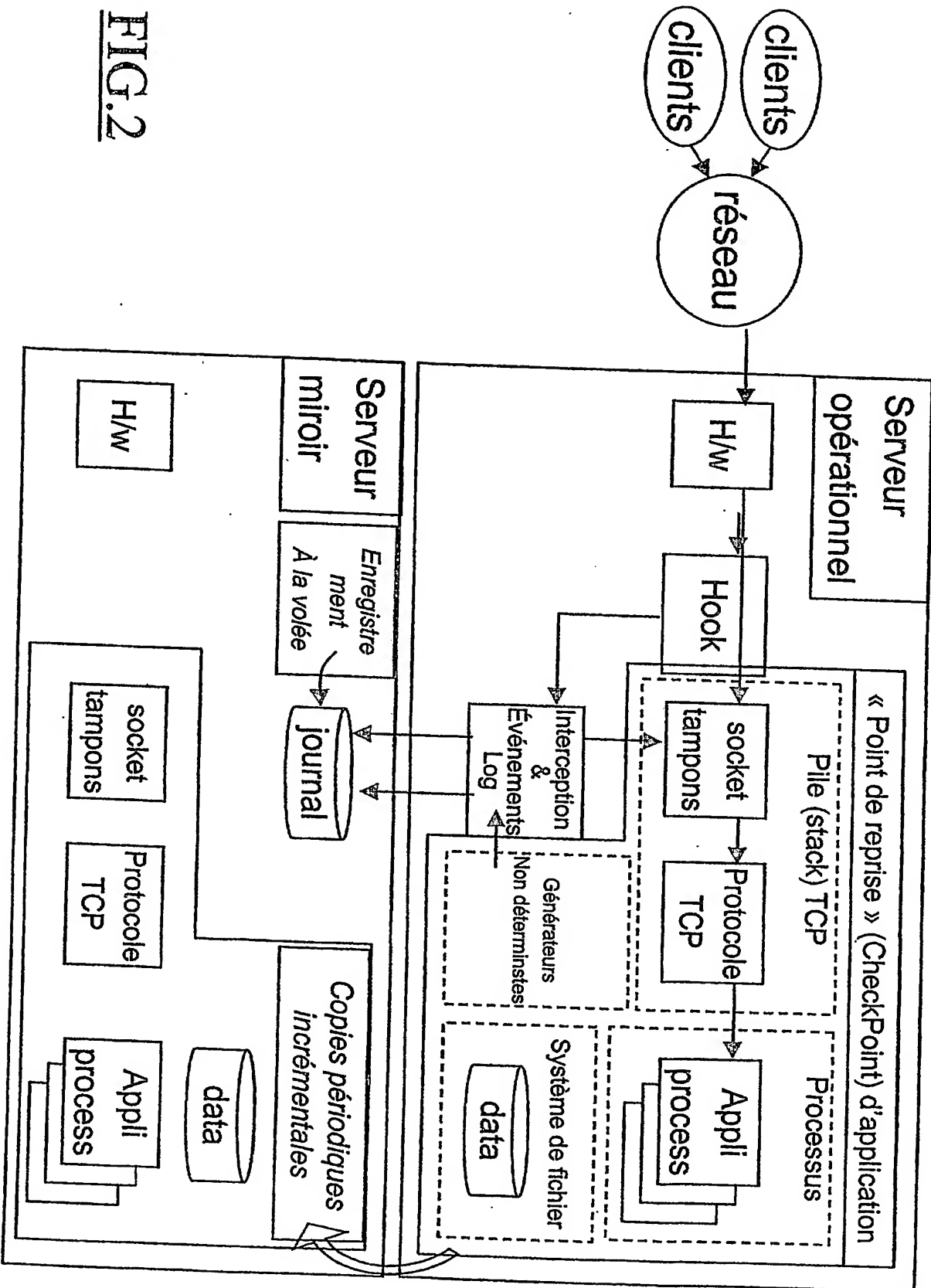
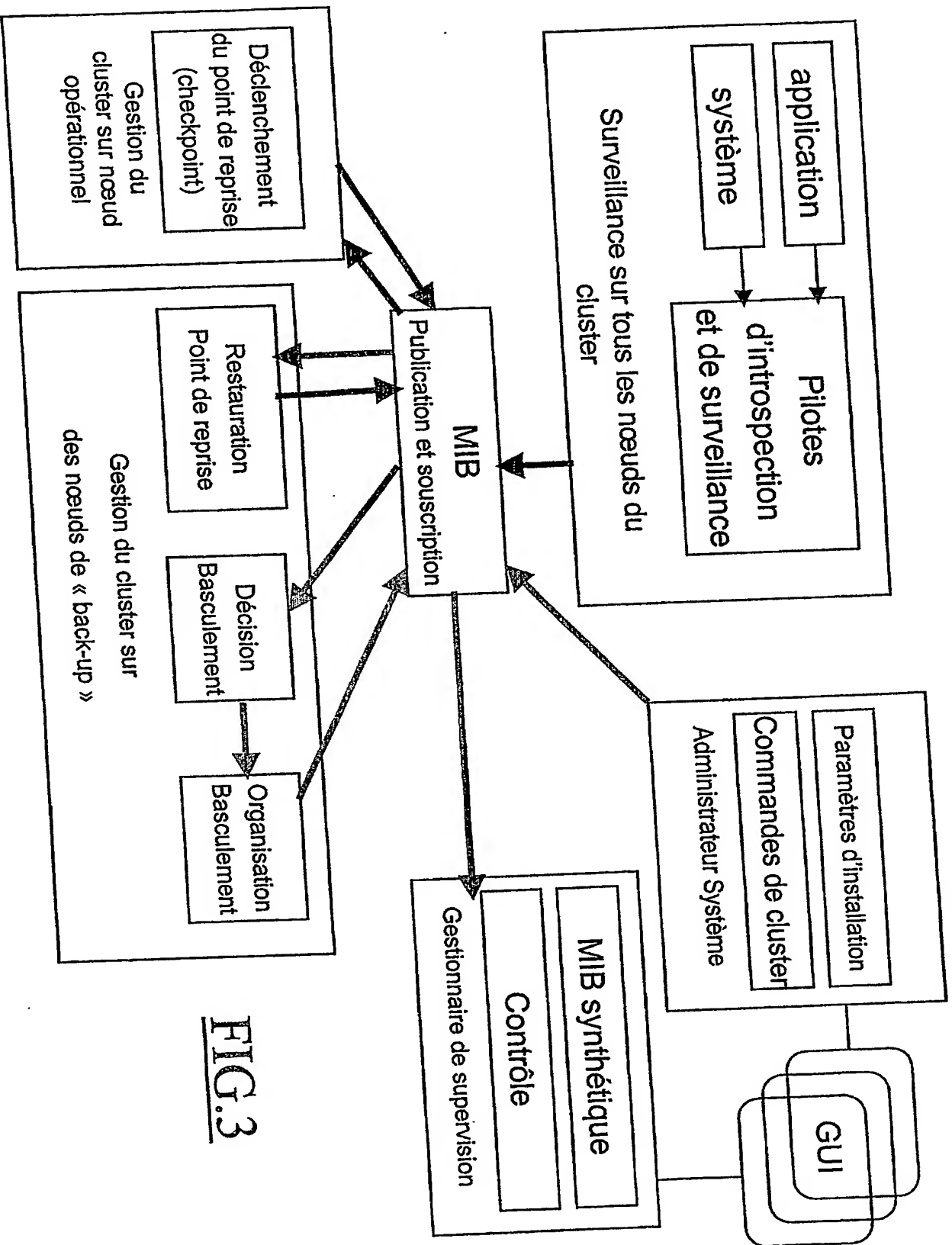


FIG.2

**FIG.3**

DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08

Téléphone : 33 (1) 53 04 53 04 Télécopie : 33 (1) 42 94 86 54


DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° 1.../1...

(À fournir dans le cas où les demandeurs et les inventeurs ne sont pas les mêmes personnes)



Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 113 @ W / 270501

Vos références pour ce dossier (facultatif)		IFB02 CMI MIG
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		02 09856
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) Procédé de migration de connexions dans une architecture multi-ordinateurs, procédé pour réaliser une continuité de fonctionnement mettant en oeuvre ce procédé de migration, et système multi-ordinateurs ainsi équipé.		
LE(S) DEMANDEUR(S) : MEIOSYS Centre Industriel d'Innovation de Basso Cambo 42, avenue du Général de Crouette 31100 TOULOUSE FRANCE		
DESIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) :		
<input checked="" type="checkbox"/> 1	Nom	VERTES
	Prénoms	Marc
Adresse	Rue	57, rue de Terris
	Code postal et ville	3118301 PLAISANCE DU TOUCH
Société d'appartenance (facultatif)		
<input checked="" type="checkbox"/> 2	Nom	DUFOUR
	Prénoms	Laurent
Adresse	Rue	3, impasse des Noisetiers
	Code postal et ville	3118301 PLAISANCE DU TOUCH
Société d'appartenance (facultatif)		
<input checked="" type="checkbox"/> 3	Nom	
	Prénoms	
Adresse	Rue	
	Code postal et ville	
Société d'appartenance (facultatif)		
S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez plusieurs formulaires. Indiquez en haut à droite le N° de la page suivi du nombre de pages.		
DATE ET SIGNATURE(S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)		
Orsay, le 7 Mars 2003 		
Sylvain ALLANO CPI 96 03 03		

**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning
Operations and is not part of the Official Record**

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

- ☐ **BLACK BORDERS**
- ☐ **IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES**
- ☐ **FADED TEXT OR DRAWING**
- ☐ **BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING**
- ☐ **SKEWED/SLANTED IMAGES**
- ☐ **COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS**
- ☐ **GRAY SCALE DOCUMENTS**
- ☒ **LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT**
- ☒ **REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY**
- ☐ **OTHER:** _____

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.